

(18)



JAPANESE PATENT OFFICE

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: **03231333 A**(43) Date of publication of application: **15.10.91**

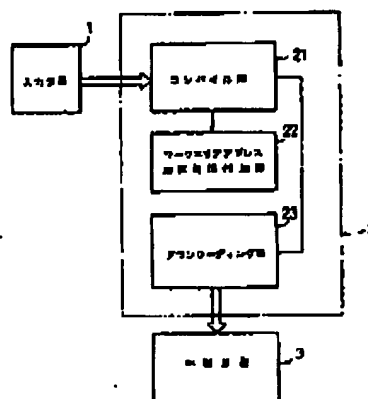
(51) Int. Cl. **G06F 9/46**
G06B 15/02
G06F 9/06

(21) Application number: **02026128**(71) Applicant: **TOSHIBA CORP**(22) Date of filing: **07.02.90**(72) Inventor: **WATANABE YASUE****(54) PROGRAM PRODUCING DEVICE AND CONTROLLER****(57) Abstract**

PURPOSE: To attain the effective use of a memory by down-loading the size of an object program and the size of a working area used by the object program into this program.

CONSTITUTION: When the program data are inputted from an input device 1 via a programmer, a program production part 2 sends an input program to a compiling part 21. In the compiling state of the part 21, a working area address addition processing adding part 22 applies the working area address addition processing to the final part of a package using the working area. A down-loading part 23 down-loads the size of an object program and the size of the working area used by the object program into the program where the working area address addition processing is applied to the final part of the package compiled by the part 21 via a controller 3. Thus, the effective application is secured with the memory of the controller 3.

COPYRIGHT: (C)1991,JPO&Japio



⑩ 日本国特許庁(JP)

⑪ 特許出願公開

⑫ 公開特許公報(A) 平3-231333

⑬ Int.Cl.⁴

識別記号

庁内整理番号

⑭ 公開 平成3年(1991)10月15日

G 06 F 9/45
G 05 B 15/02
G 06 F 9/06P 7740-5H
D 7927-5B
430 8724-5B

G 06 F 9/44

322 A

審査請求 未請求 請求項の数 3 (全9頁)

⑯ 発明の名称 プログラム作成装置および制御装置

⑰ 特 願 平2-26129

⑱ 出 願 平2(1990)2月7日

⑲ 発 明 者 渡 辺 義 江 東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝府中工場内

⑳ 出 願 人 株 式 会 社 東 芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

㉑ 代 理 人 弁 理 士 鈴 江 武 彦 外3名

明 細 書

1. 発明の名称

プログラム作成装置および制御装置

2. 特許請求の範囲

(1) 入力されたプログラムをコンパイルするコンパイル部と、このコンパイル部のコンパイル時、ワークエリアを使用するパッケージの最終部にワークエリアアドレス加算処理を付加するワークエリアアドレス加算処理付加部と、前記コンパイル部によってコンパイルされた結果、パッケージ最終部にワークエリアアドレス加算処理が付加されたオブジェクトプログラムに、そのオブジェクトプログラムのサイズおよびオブジェクトプログラムで使用するワークエリアサイズを含めてダウンロードするダウンロード部とを備えたことを特徴とするプログラム作成装置。

(2) 前記請求項1に記載のプログラム作成装置からダウンロードされたオブジェクトプログラムを記憶するプログラムメモリと、前記オブジェクトプログラムに含まれるパッケージ毎の

ワークエリアを記憶するワークエリアメモリと、前記オブジェクトプログラムを前記プログラムメモリの所定のアドレスに割り付けて記憶させるプログラムメモリ割付け部と、前記オブジェクトプログラムに含まれる各パッケージのワークエリアサイズに応じて前記ワークエリアメモリにパッケージ毎のワークエリアを割り付けるワークエリアメモリ割付け部と、前記プログラムメモリに記憶されているオブジェクトプログラムの実行管理を司るタスクスケジューラとを備えたことを特徴とする制御装置。

(3) 前記請求項2項に、プログラムメモリ中のオブジェクトプログラムから不使用になったプログラムおよびワークエリアを削除するバッキング部と、このバッキング部によるプログラムのバッキング時にプログラムメモリおよびワークエリアメモリにそれぞれプログラム毎のワークエリアを再割付けするメモリ再割付け手段とを付加してなることを特徴とする制御装置。

特開平3-231333(2)

3. 発明の詳細な説明

〔発明の目的〕

（産業上の利用分野）

本発明は、鉄鋼、紙パルプ、化学、食品プラントなどの一般産業設備や上下水道設備、廃棄物処理設備、ビル設備などのFACシステム等に適用するプログラム作成装置およびその作成プログラムを用いて制御対象を制御する制御装置に関する。

（従来の技術）

一般に、コンピュータ技術におけるワークエリアは、演算値のようなテンポラリデータを保存するレジスタ的な使用と、時系列的なデータの演算・参照を目的としてデータの保存を行う使用とが可能な2種類の使用形態をもったメモリエリアである。

そこで、従来、以上のような使用形態をもつワークエリアを有効に活用しつつプロセスの制御を実行するためにプログラム制御装置が広く利用されている。このプログラム制御装置で使用するプロセス制御プログラムのプログラミング言語とし

るようにしている。このワークエリアの人為的な固定アドレス割付けは、制御タスク中のワークエリアを必要とするパッケージのワークエリアアドレス設定パラメータの値にパッケージを使用するワークエリアアドレスを逐一記述しなければならないので、プログラム設計から保守に至るまでのエンジニアリングコストが大幅に増大する問題がある。

また、使用ワークエリア領域の予約・保守を人間系で行うことから不完全であり、ワークエリアの重複使用や記述ミスといった誤りも犯し易く、かつ、解析の困難なトラブルも発生する問題がある。

さらに、ワークエリアの固定アドレス割付けは、タスク単位での使用可能なワークエリアサイズが固定であるという制限にも関連しており、タスク単位でのワークエリアサイズの制限は制御タスク作成時にパッケージの組合わせによってはワークエリアが不足してくる場合もあり、本来の制御タスクのプログラミングを妨げるといった問題があ

ては、シーケンス制御用にはラダーダイアグラムやSFC(Sequential Function Chart)、計装ループ制御用には計装ブロックなどのPOL言語が使用されている。

このPOL言語は制御に必要な最小単位の機能をパッケージ化(サブルーチン化)したものである。このサブルーチン化されたプログラムはおおむね制御タスク作成時には標準パッケージとして既に用意されているが、標準パッケージだけでは目的とする制御タスクを作成できない場合には、制御タスクを作成する前に要求仕様を満足するようなパッケージを新たに作成する必要がある。

この制御タスクは、用意されたパッケージ(サブルーチンプログラム)に、対象プロセス制御に適したパラメータを設定し、これを読み上げることにより作成することになる。

ところで、従来のワークエリア管理方式では、制御タスク作成時、その制御タスクのプログラマーがワークエリアを必要とするパッケージに対しワークエリアアドレスを人為的に固定割り付けす

る。

加えて、最近の制御装置では、プログラムメモリの有効活用を目的として、プログラムダウンロード時のプログラムメモリ自動割付け処理や不要となった制御タスクを削除したり、制御タスクの入れ替えを行う場合のパッキング処理(使用不可の制御タスクプログラムのメモリに後続の制御タスクプログラムを前結みに移動させることにより、メモリの不使用領域と使用領域との混在をなくす処理)を可能とする装置があるが、ワークエリアを固定アドレス割付けとした場合には制御タスクのダウンロード後の削除時などに特にワークエリア領域内でメモリの不使用領域と使用領域とが混在し、プログラムメモリの有効活用思想に合致しなくなる問題がある。

（発明が解決しようとする課題）

従って、以上述べたように従来のプログラム作成装置およびその制御装置は、制御タスクのワークエリアを人為的に固定アドレスにて割付けしているため、重複割付けや記述ミスによって解析

特開平3-231333 (3)

困難なトラブルが生じたり、ワークエリア不足によって効率的な制御タスクプログラミングが妨げられたり、さらにワークエリアの不使用領域および使用領域とが混在することによりプログラムメモリの有効活用が図れない問題がある。

本発明は上記実情に鑑みてなされたもので、制御装置単位でのプログラムワークエリアの自動割付けを行うことにより、エンジニアリングコストの削減、ワークエリアアドレスの設定ミスに起因するトラブルの低減、メモリの有効活用、プログラム作成/変更に柔軟に対処しうるプログラム作成装置およびその制御装置を提供することを目的とする。

〔発明の構成〕

（課題を解決するための手段）

まず、請求項1の対応する発明は、入力されたプログラムをコンパイルするコンパイル部と、このコンパイル部のコンパイル時、ワークエリアを使用するパッケージの最終部にワークエリアアドレス加算処理を付加するワークエリアアドレス

に記憶されているオブジェクトプログラムの実行管理を司るタスクスケジューラとを備えた制御装置である。

さらに、請求項3に対応する発明は、請求項2の対応する発明に、バッキング処理機能を付加した構成である。

（作用）

従って、以上のような手段を備えたことにより、請求項1の発明は、入力装置を通して入力された制御タスクプログラムについてコンパイル部にてコンパイルを行ってオブジェクトプログラムを作成するとともに、タスクの総ワークエリアサイズを演算する。このとき、コンパイル対象がワークエリア使用パッケージの場合には、ワークエリアアドレス加算処理付加部がパッケージ最終部分にワークエリアアドレス加算処理を付加する。

しかる後、ダウンローディング部が制御装置に対してオブジェクトプログラムをダウンローディングする時には、オブジェクトプログラムのダウンローディングとともに、オブジェクトプログラ

加算処理付加部と、前記コンパイル部によってコンパイルされた結果、パッケージ最終部にワークエリアアドレス加算処理が付加されたオブジェクトプログラムに、そのオブジェクトプログラムのサイズおよびオブジェクトプログラムで使用するワークエリアサイズを含めてダウンローディングするダウンローディング部とを備えたプログラム作成装置である。

次に、請求項2の対応する発明は、プログラム作成装置からダウンローディングされたオブジェクトプログラムを記憶するプログラムメモリと、前記オブジェクトプログラムに含まれるパッケージ毎のワークエリアを記憶するワークエリアメモリと、前記オブジェクトプログラムを前記プログラムメモリの所定のアドレスに割り付けて記憶させるプログラムメモリ割付け部と、前記オブジェクトプログラムに含まれる各パッケージのワークエリアサイズに応じて前記ワークエリアメモリにパッケージ毎のワークエリアを割り付けるワークエリアメモリ割付け部と、前記プログラムメモリ

毎のワークエリアサイズもダウンローディングし、制御装置側でオブジェクトプログラム毎にそのワークエリアメモリ上に所定の大きさのワークエリアを自動的に割付けさせるようにするものである。

次に、請求項2の発明においては、プログラム作成装置からダウンローディングされたオブジェクトプログラムをプログラムメモリに記憶させるのであるが、そのときにプログラムメモリ割付け部がオブジェクトプログラムを所定のアドレスに自動的に割り付けて記憶させていく。また、ダウンローディングされてきたオブジェクトプログラム中で使用するワークエリアについてはワークエリアメモリ割付け部がワークエリアメモリの所定のアドレスに自動的に割り付けて行く。

このようにしてダウンローディングされたオブジェクトプログラムはタスクスケジューラにより起動され、制御のために使用される。

さらに、請求項3の発明は、バッキング部によりプログラムメモリ中のオブジェクトプログラムか

特開平3-231333 (4)

ら不使用になったプログラムおよびワークエリアを削除し、同時にプログラムメモリ再割付け部により各オブジェクトプログラムをプログラムメモリ上の所定のアドレスに再割付けして記憶させ、またワークエリア再割付け部によりオブジェクトプログラム毎にそのワークエリアをワークエリアメモリ上に再割付けし、タスクスケジューラのプログラムの実行に供する。

(実施例)

以下、本発明の実施例について図面を参照して説明する。第1図は請求項1に係わるプログラム作成装置の一実施例を示すブロック図、第2図は請求項2に係わる制御装置の一実施例を示すブロック図である。

先ず、第1図に示すプログラム作成装置は、プログラムの操作に基づいてプログラムデータを入力する入力装置1のほか、この入力装置1から入力されたプログラムデータをコンパイルしてオブジェクトプログラムを作成するコンパイル部21、このコンパイル部21によってコンパイルされた

ラムメモリアドレス割付け部33と、前記オブジェクトプログラムに含まれるパッケージ毎のワークエリアをワークエリアメモリ34に記憶するに際しこのワークエリアメモリ34にオブジェクトプログラム毎のワークエリアの先頭アドレスを自動的に割付けするワークエリアメモリ割付け部35とが設けられている。

また、この制御装置3にはパッキング機能が設けられている。具体的には、プログラムメモリ中のオブジェクトプログラムから不使用になったプログラムおよびワークエリアを削除するパッキング部36と、パッキング後のオブジェクトプログラム毎の先頭アドレスをプログラムメモリ32に再割付けするプログラムメモリアドレス再割付け部37と、同じくパッキング後のオブジェクトプログラム毎のワークエリアの先頭アドレスをワークエリアメモリ34に再割付けするワークエリア再割付け部38とで構成されている。

さらに、制御装置3には、プログラムを実行するためのオブジェクトプログラム先頭アドレス、

オブジェクトプログラムからコールされる種々のパッケージにつき、ワークエリアを必要とするパッケージに対しそのパッケージ最終部にワークエリアアドレス加算処理を付加するワークエリアアドレス加算処理付加部22、前記コンパイル部21でコンパイルされたオブジェクトプログラムをそのタスクサイズ情報、ワークエリアサイズ情報とともにダウンロードするダウンロード部23等を備えたプログラム作成部2が設けられている。このプログラム作成部2には同プログラム作成部2からダウンロードされてくるオブジェクトプログラムを受けて所定の制御を実行する制御装置3が設けられている。

この制御装置3は、具体的には第2図に示すようにダウンロードされてくるオブジェクトプログラムの入力処理を行う入力部31と、この入力部31から入力されるオブジェクトプログラムをプログラムメモリ32に記憶するに際し、このプログラムメモリ32にオブジェクトプログラム毎の先頭アドレスを自動的に割付けするプログ

ワークエリア先頭アドレス、タスクサイズ、ワークエリアサイズを登録して管理する管理テーブルメモリ39と、この管理テーブルメモリ39に対しそれらの必要な情報を記憶させるための管理テーブル作成部40と、プログラム実行・管理を司るタスクスケジューラ41と、このタスクスケジューラ41によって取り出されたワークエリア先頭アドレスがセットされるワークエリアアドレスレジスタ42、…とが設けられている。

次に、以上のようにより構成されたプログラム作成装置およびその制御装置の動作について説明する。プログラムによって入力装置1からプログラムデータが入力されると、プログラム作成部2では、その入力されたプログラムをコンパイル部21にてコンパイルした後、ダウンロード部23に送り、ここでコンパイルされたタスクオブジェクトプログラムのほか、そのタスクオブジェクトプログラムサイズ情報およびタスクで使用するワークエリアサイズ情報等を制御装置3にダウンロードする。

特開平3-231333 (6)

しかして、前記コンパイル部21では第3図および第4図に示すようなコンパイル処理を実行する。先ず、第3図は制御タスクオブジェクトのコンパイル処理を示す図であって、制御タスクで使用するワークエリアサイズ $W_e(i)$ を初期化、つまり零にクリアした後(ST1)、タスク終了命令があったか否かを判断し(ST2)、タスク終了命令があればコンパイル処理を終了し、タスク終了命令がなければパッケージのコール命令をセットする(ST3)。しかる後、コールするパッケージがワークエリアを使用するパッケージであるか否かを判断し(ST4)、ワークエリアを使用するパッケージであればタスク使用ワークエリアサイズ $W_e(i)$ に該パッケージで使用するワークエリアサイズ $W_e(pi)$ を加算する(ST5)。そして、以上の処理はタスクエンド命令に至るまでST3に戻って繰り返して行われる。なお、制御タスクコンパイル終了時のワークエリアサイズに保存された値が制御タスクで使用する総ワークエリアサイズとなる。

タスク先頭アドレス T_e からタスクオブジェクトプログラムを格納していく。

そして、このタスクの起動タイミングとなった場合、タスクの実行管理を司るタスクスケジューラ41は、管理テーブルメモリ39からワークエリア先頭アドレス W_e を取り出し、ワークエリアアドレスレジスタ42、一にセットし、このタスクを起動して制御対象4を制御する。

次に、第5図は制御タスクプログラムメモリ32を用いて制御タスクを構成するパッケージを呼び出す場合の処理系統図である。すなわち、同図に示すようにタスクオブジェクトプログラム5は、パッケージS10、S20、S25、S31をそれぞれ呼び出す「パッケージ呼び出し処理」とEND命令とによって構成されている。この各々のパッケージのワークエリアサイズは、例えばパッケージS10が6バイト、S20が0バイト、S25が2バイト、S31が4バイトであるとする。この制御タスクのワークエリアサイズ W_e は全体で12バイトである。

次に、第4図はコンパイル部21におけるパッケージオブジェクトのコンパイル処理を示す図であって、パッケージ本来の機能処理部をコンパイルし(ST11)、そのコンパイルされたパッケージがワークエリアを使用するパッケージであるか否かを判断する(ST12)。ここで、ワークエリアを使用するパッケージであるならば、パッケージ最終部分においてワークエリアアドレスレジスタ R_e に、該パッケージで使用するワークエリアサイズを加算する処理を付加する(ST13)。

一方、制御装置3では、プログラムメモリアドレス割付け部33、ワークエリア割付け部35によりタスクサイズ、ワークエリアサイズを基準にしてプログラムメモリ32、ワークエリアメモリ34の空きエリアに自動割付けをし、管理テーブル作成部40により管理テーブルメモリ39にタスク先頭アドレス T_e 、ワークエリア先頭アドレス W_e 、タスクサイズ T_s 、ワークエリアサイズ W_s を登録し、同時にプログラムメモリ32のタ

なお、第5図では、タスクオブジェクト5とパッケージオブジェクト6とは別エリアに登録されているように示しているが、実際には同一のプログラムメモリ32上にタスクオブジェクトとパッケージオブジェクトとが混在した形で格納されているものである。

タスクスケジューラ41により起動された制御タスクは、先ず、「パッケージS10呼び出し処理」を実行する。つまり、「パッケージS10呼び出し処理」でコールされたパッケージオブジェクト6のパッケージS10はその機能処理中でワークエリアアドレスレジスタで指定されたワークエリアアドレス(W_e)から6バイト分のワークエリアのデータの読み出し/書き込みを行い、パッケージS10の処理が終了したならば、ワークエリアアドレスレジスタ R_e に自己パッケージで使用するワークエリアサイズを加算して(W_e+6)番地を R_e を保存し、制御タスクのパッケージコール命令の次番地にリターンする。

次は、「パッケージS20の呼び出し処理」で

特開平3-231333 (6)

あるが、このパッケージはワークエリアを使用しないので、コールされたパッケージ520本来の機能処理のみを実行する。

次の「パッケージ525の処理」と「パッケージ531の処理」とは前記「パッケージ510の処理」と同様、それぞれのパッケージ本来の機能処理を終了後、ワークエリアアドレスレジスタR₁に自己パッケージで使用するワークエリアサイズを加算し、次のパッケージで使用するワークエリア先頭アドレスとして、それぞれ(W₀+8)、(W₀+12)を与える。このパッケージ処理の連続により制御タスクが実行される。なお、タスクの先頭から最後まで、ワークエリアアドレスレジスタR₁は破壊されてはならない。

これら一連の処理の系列機能分組は、大別すると第6図に示すように人間系8、プログラム作成装置系9、制御装置系10の3種類があり、以下、系列にその処理機能を説明する。

先ず、人間系8では、制御装置3内のワークエリア先頭アドレスおよびサイズを指定する。この

コンパイル時にはワークエリアを使用するパッケージの最終部には、ワークエリアアドレス加算処理が付加される。

このコンパイルが完了した後、制御装置系10に対して制御タスクのダウンロードを行う。この時のダウンロード項目は、タスクサイズ、ワークエリアサイズ、タスクオブジェクトである。

次に、制御装置系10では、ダウンロードデータを受信すると、第2図に示したようにプログラムメモリ32とワークエリアメモリ34とにプログラムパッケージの先頭アドレス、ワークエリア先頭アドレスの自動割付けを行い、制御タスクプログラムを実行する。

ダウンロード処理や制御タスクの削除処理を繰り返すうちに、バッキング処理が必要になった場合には制御タスク実行の合間にバッキング部36によりバッキング処理を行い、削除されない制御タスクのプログラムメモリとワークエリアメモリとの内容を前記めにバッキングし、新

サイズはタスク単位ではなく制御装置一団単位であるので、このサイズをオーバーしない限り制御タスク単位でのワークエリアサイズは無制限に使用可能である。

引き続き、制御タスク構成要求であるパッケージを作成する。ここで、ワークエリアを使用するパッケージならば、コンパイルデータとして必要なのでパッケージのワークエリア使用サイズを登録する。但し、標準パッケージだけで制御タスクの作成が可能なシステムの場合には、パッケージの作成の必要はない。最後に、制御タスクの作成を行う。このとき、制御タスクを構成するパッケージのパラメータとしてワークエリアアドレスを指定する必要はない。

次に、プログラム作成装置系9は、前記人間系8において制御タスク作成の完了後にコンパイルを実行することにより行う。このとき、前述の第3図および第4図に示す処理に基づき、制御タスクコンパイル時には制御タスクのワークエリアの使用サイズが計算される。また、パッケージのコ

ピイル時にはワークエリアを使用するパッケージの最終部には、ワークエリアアドレス割付けをし、それらのアドレス情報を管理テーブル作成部40により管理テーブルメモリ39に登録する。

以上のようにして制御装置3のダウンロード時、バッキング時において、常にタスクのワークエリア先頭アドレスを自動割付けし、タスク・サブルーチンを管理する管理テーブルにそれらのアドレス情報を保存し、タスクスケジューラ41が制御タスクを起動することに管理テーブルよりタスクに割付けられたワークエリア先頭アドレスを取出し、ワークエリアアドレスレジスタR₁にセットし、制御タスクプログラムを実行する。

そして、制御タスク(オブジェクトプログラム)は、プログラムロジックの順番にしたがってパッケージをコールする。ここで、コールされたパッケージがパッケージ本来の処理の中でワークエリアを使用するものであれば、ワークエリアアドレ

特開平3-231333 (7)

スタレジスタＲに、自己パッケージで使用するワークエリアアドレスから自己パッケージで使用するワークエリアサイズ分のエリアのデータの読み出し／書き込みを実行し、パッケージ最終部でワークエリアアドレスレジスタＲに、自己パッケージで使用するワークエリアサイズを加算することにより、次のパッケージで使用するワークエリアの先頭アドレスを与える。

これによって上記実施例に係わるプログラム作成装置および制御装置では、制御タスクプログラミング時のパッケージのワークエリアアドレス指定の負担がなくなり、加えてワークエリアもパッケージ対象となるためにプログラムメモリだけでなく、ワークエリアのメモリをも有効に活用でき、プログラム作成・変更に柔軟に対応できる。

【発明の効果】

以上説明したように本発明によれば次のような種々の効果を奏する。

先ず、請求項１の発明においては、制御タスクのコンパイル時にタスクで使用する総ワークエリ

アサイズを演算し、パッケージのコンパイル時に、パッケージ最終部にワークエリアアドレス加算処理を付加し、制御装置にダウンローディングする際にはタスクサイズとワークエリアサイズとをタスクオブジェクトと共にダウンローディングするようにしているので、制御装置において制御タスク毎のワークエリアをワークエリアメモリ上に自動割付け可能となる。

次に、請求項２、３の発明では、プログラム作成装置によって作成されたダウンローディングされてきた制御タスクに対し、そのダウンローディング時にプログラムメモリ、ワークエリアメモリの空きエリアへの自動割付けができ、プログラマがプログラム作成時に予めワークエリアを設定する必要がなく、ひいては設定ミスを撲滅できるとともに、メモリの有効活用が図れ、さらにプログラマの負担を軽減できてエンジニアリングコストを低減化できる。

４．図面の簡単な説明

第１図は請求項１の発明に係わるプログラム

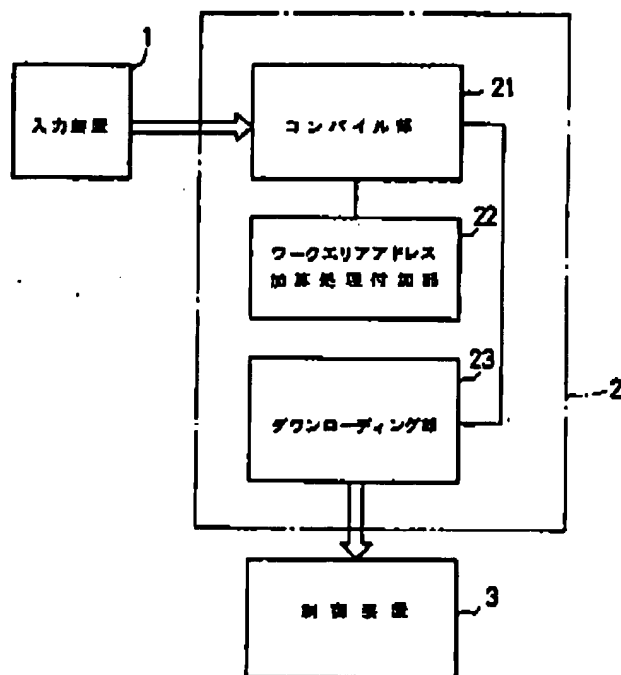
作成装置の一実施例を示すブロック図、第２図は請求項２の発明に係わる制御装置の一実施例を示すブロック図、第３図はプログラム作成装置の制御タスクのコンパイル動作を説明するフロチャート、第４図はプログラム作成装置のパッケージのコンパイル動作を説明するフロチャート、第５図は制御装置のプログラム実行動作を説明する図、第６図はプログラム作成装置と制御装置とを統合した系列処理機能分担を示す説明図である。

１…入力装置、２…プログラム作成装置、３…制御装置、４…制御対象、５…タスクオブジェクト、６…パッケージオブジェクト、２１…コンパイル部、２２…ワークエリアアドレス加算処理付加部、２３…ダウンローディング部、３１…入力部、３２…プログラムメモリ、３３…プログラムメモリアドレス割付け部、３４…ワークエリアメモリ、３５…ワークエリアメモリ割付け部、３６…パッケージ部、３７…プログラムメモリアドレス再割付け部、３８…ワークエリアメモリ再割付け部、３９…管理

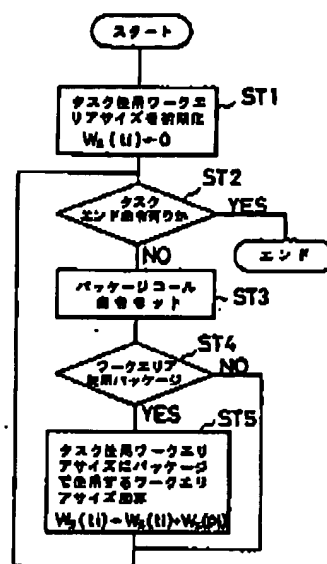
テーブルメモリ、４０…管理テーブル作成部、４１…タスクスケジューラ、４２…ワークエリアアドレスレジスタ。

出願人代理人 弁理士 鈴江武彦

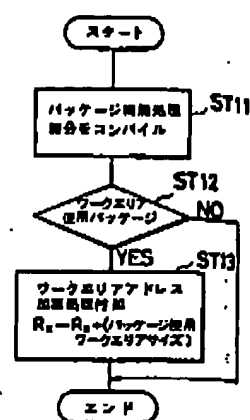
特開平3-231333 (8)



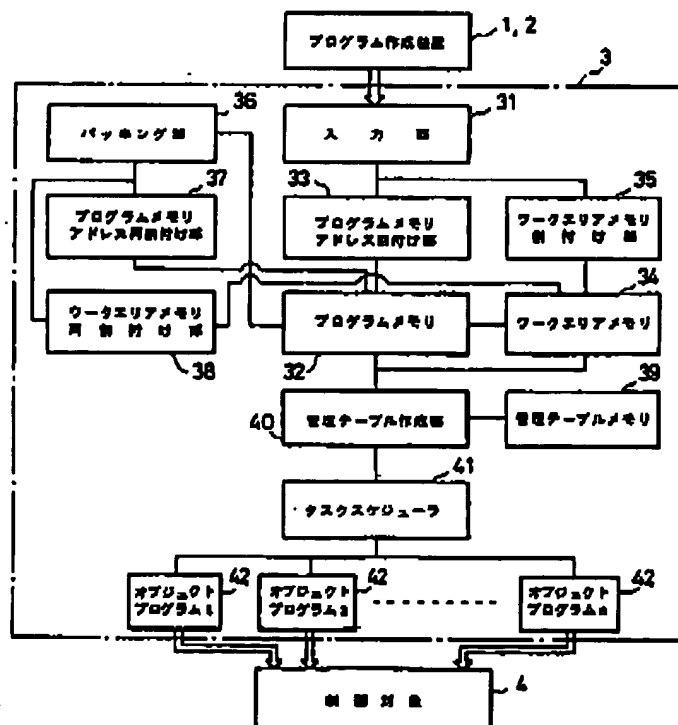
第 1 図



第 3 図

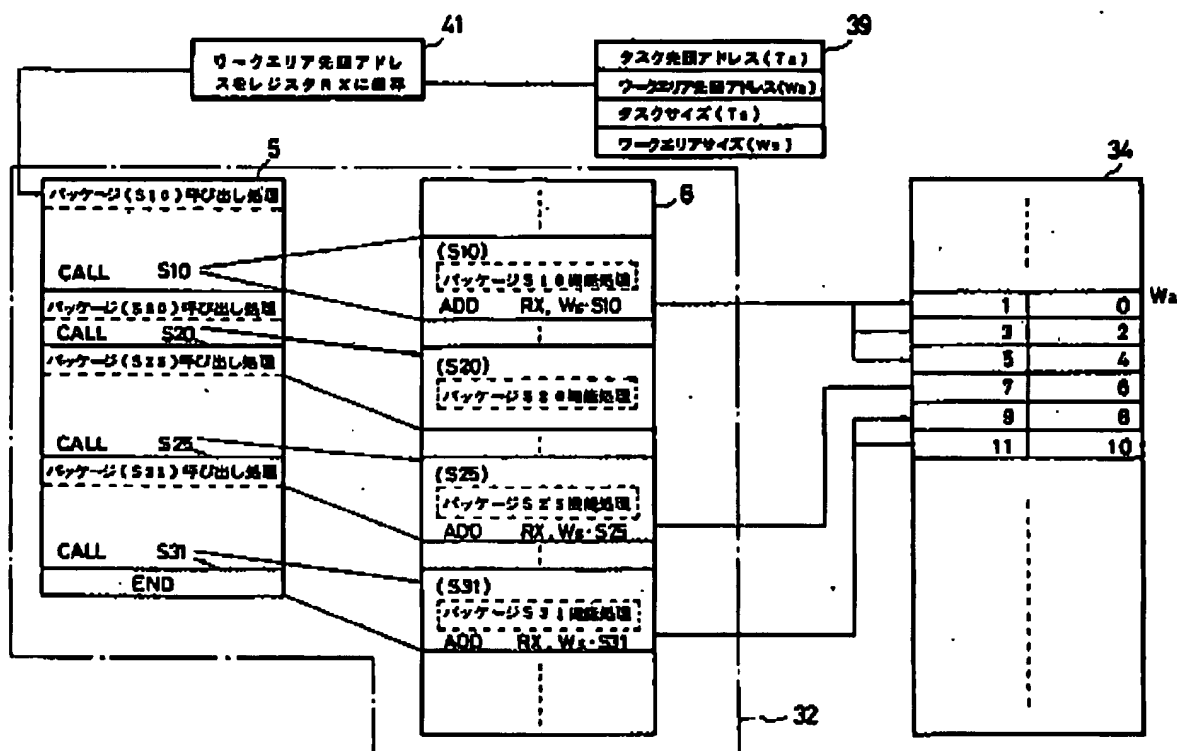


第 4 図

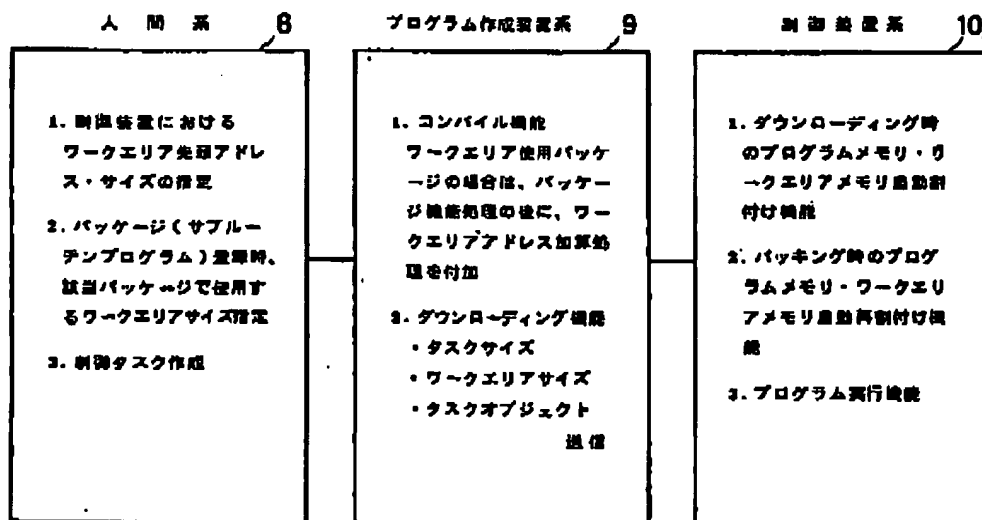


第 2 図

特開平3-231333 (9)



第 5 図



第 6 図